This Page Is Inserted by IFW Operations and is not a part of the Official Record

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images may include (but are not limited to):

- BLACK BORDERS
- TEXT CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES
- FADED TEXT
- ILLEGIBLE TEXT
- SKEWED/SLANTED IMAGES
- COLORED PHOTOS
- BLACK OR VERY BLACK AND WHITE DARK PHOTOS
- GRAY SCALE DOCUMENTS

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning documents will not correct images, please do not report the images to the Image Problem Mailbox.

PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

2000-010666

(43) Date of publication of application: 14.01.2000

(51)Int.CI.

G06F 1/24

G06F 1/26

G06F 9/06 G06F 15/78

G11C 16/02

(21)Application number: 10-172983

(71)Applicant: TOSHIBA CORP

(22)Date of filing:

19.06.1998

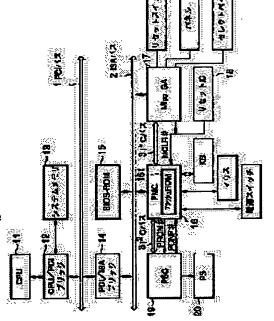
(72)Inventor: NINOMIYA RYOJI

(54) COMPUTER SYSTEM AND FLASH ROM REWRITING METHOD

(57) Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a computer system forcedly executing flash ROM rewriting even when any proper power source control can not be operated due to the destruction of the content of the flash ROM incorporated in a power source control microcomputer.

SOLUTION: A flash ROM 161 incorporated in a power source control microcomputer (PMC) 16 is divided into a data block to be rewritten and a boot block not to be rewritten, and when power supply to this system or the reset of this system is operated, a key input detection program stored in the boot block is executed so that the presence or absence of prescribed key input can be detected. When the prescribed key input is detected, a rewriting request program stored in the boot block is executed so that the rewriting of the data block can be operated. Therefore, even when any proper power source control can not be operated due to the destruction of the data block, the rewriting of the data block can be forcedly executed.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出顧公開番号 特開2000-10666 (P2000-10666A)

(43)公開日 平成12年1月14日(2000.1.14)

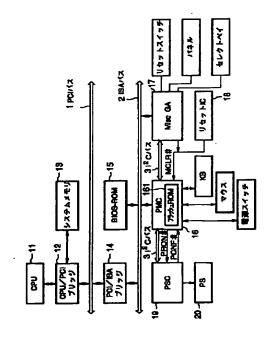
(51) Int.Cl.'		識別記号	F I	テーマコード(参考)
• • •	1/24		G06F 1/00	350C 5B011
	1/26	,	9/06	540M 5B025
	9/06	5 4 0	15/78	510C 5B054
	15/78	510	1/00	334H 5B062
	16/02	0 1 0	G11C 17/00	601Q 5B076
GIIC .	10,02			請求項の数5 OL (全 9 頁)
(21) 出願番号		特惠平10-17298 3	(71)出版人 0000030 株式会社	
(22) 出顧日		平成10年6月19日(1998.6.19)	神奈川以	別條市幸区堀川町72番地
(and triested			(72)発明者 二宮 貞	
				等梅市末広町2丁目9番地 株式会 等梅工場内
			(74)代理人 1000584	79
			弁理士	鈴江 武彦 (外6名)
		•	Fターム(参考) 580	11 DC01 DC06 MB13
			1	25 AD14
			580	54 AA06 AA08 OCO1 CCO2
			580	62 AA08 EE09
			580	76 CA07 EA03

(54) 【発明の名称】 コンピュータシステムおよびフラッシュROM書き換え方法

(57)【要約】

【課題】電源制御マイコンに内蔵されるフラッシュROMの内容が破壊されて適切な電源制御が行なえない場合でも、強制的にフラッシュROM書き換えを実行できるコンピュータシステムを提供する。

【解決手段】電源制御マイコン(PMC)16に内蔵されるフラッシュROM161は、書き換えの対象となるデータブロックと書き換えの対象とならないブートブロックとに分割され、システムの電源投入またはリセットが行なわれると、ブートブロックに格納されたキー入力検出ブログラムが実行されて所定のキー入力の有無が検出される。 ここで、所定のキー入力が検出されると、ブートブロックに格納された書き換え要求ブログラムが実行されてデータブロックの書き換えが行なわれる。したがって、データブロックの内容が破壊されて適切な電源制御が行なえない場合でも、強制的にデータブロックの書き換えを実行できる。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 コンピュータシステムの電源制御を実行 する電源制御ブログラムが格納される第1の記憶領域 と、システムの電源オンを実行する電源投入ブログラ ム、所定のキー入力を検出するキー入力検出プログラム および前記第1の記憶領域の内容の書き換えをシステム に要求する書き換え要求プログラムが格納される第2の 記憶領域とを有するフラッシュROMと、

システムの電源投入またはリセット時、前記キー入力検 出プログラムに基づいて前記所定のキー入力を検出する 10 キー入力検出手段と、

前記所定のキー入力が無いときに、前記電源制御プログ ラムおよび電源投入プログラムに基づいてシステムの電 源制御を行なう電源制御手段と、

前記キー入力検出手段によって前記所定のキー入力が検 出されたときに、前記書き換え要求プログラムに基づい て前記第1の記憶領域の内容の書き換えを行なうフラッ シュ書き換え手段とを具備したことを特徴とするコンピ ュータシステム。

【請求項2】 コンピュータシステムの電源制御を実行 20 する電源制御プログラムが格納される第1の記憶領域

と、システムの電源オンを実行する電源投入プログラ ム、前記第1の記憶領域の内容をチェックするメモリチ ェックプログラムおよび前記第1の記憶領域の内容の書 き換えをシステムに要求する書き換え要求プログラムが 格納される第2の記憶領域とを有するフラッシュROM

システムの電源投入またはリセット時、前記メモリチェ ックブログラムに基づいて前記第1の記憶領域の内容の 正当性を判定するメモリチェック手段と、

前記メモリチェック手段によって前記第1の記憶領域の 内容の正当性が肯定されたときに、前記電源制御プログ ラムおよび前記電源投入プログラムに基づいてシステム の電源制御を行なう電源制御手段と、

前記メモリチェック手段によって前記第1の記憶領域の 内容の正当性が否定されたときに、前記書き換え要求ブ ログラムに基づいて前記第1の記憶領域の内容の書き換 えを行なうフラッシュ書き換え手段とを具備したことを 特徴とするコンピュータシステム。

【請求項3】 コンピュータシステムの電源制御を実行 40 する電源制御プログラムが格納される第1の記憶領域

と、システムの電源オンを実行する電源投入プログラ

ム、所定のキー入力を検出するキー入力検出プログラ

ム、前記第1の記憶領域の内容をチェックするメモリチ ェックプログラムおよび前記第1の記憶領域の内容の書 き換えをシステムに要求する書き換え要求ブログラムが 格納される第2の記憶領域とを有するフラッシュROM ٤.

システムの電源投入またはリセット時、前記メモリチェ ックプログラムに基づいて前記第1の記憶領域の内容の 50 有し、記憶データをブロック単位で書き換え可能なフラ

正当性を判定するメモリチェック手段と、

前記メモリチェック手段によって前記第1の記憶領域の 内容の正当性が肯定されたときに、前記キー入力検出ブ ログラムに基づいて前記所定のキー入力を検出するキー 入力検出手段と、

前記所定のキー入力が無いときに、前記電源制御プログ ラムおよび前記電源投入プログラムに基づいてシステム の電源制御を行なう電源制御手段と、

前記メモリチェック手段によって前記第1の記憶領域の 内容の正当性が否定されたとき、または前記キー入力検 出手段によって前記所定のキー入力が検出されたとき に、前記書き換え要求プログラムに基づいて前記第1の 記憶領域の内容の書き換えを行なうフラッシュ書き換え 手段とを具備したことを特徴とするコンピュータシステ 4.

【請求項4】 コンピュータシステムの電源制御を実行 する電源制御プログラムが格納される第1の記憶領域 と、システムの電源オンを実行する電源投入プログラム および前記第1の記憶領域の内容の書き換えをシステム に要求する書き換え要求プログラムが格納される第2の 記憶領域とを有するフラッシュROMを具備したことを 特徴とするコンピュータシステム。

【請求項5】 コンピュータシステムの電源制御を実行 する電源制御プログラムが格納される第1の記憶領域 と、システムの電源オンを実行する電源投入プログラ ム、所定のキー入力を検出するキー入力検出プログラ ム、前記第1の記憶領域の内容をチェックするメモリチ ェックプログラムおよび前記第1の記憶領域の内容の書 き換えをシステムに要求する書き換え要求ブログラムが 30 格納される第2の記憶領域とを有するフラッシュROM を備えたコンピュータシステムのフラッシュROM書き 換え方法において、

システムの電源投入またはリセット時、前記メモリチェ ゥクプログラムに基づいて前記第 l の記憶領域の内容の 正当性を判定し、

前記第1の記憶領域の内容の正当性が肯定されたとき に、前記キー入力検出プログラムに基づいて前記所定の キー入力を検出し、

前記所定のキー入力が無いときに、前記電源制御ブログ ラムおよび前記電源投入プログラムに基づいてシステム の電源制御を行ない、

前記第1の記憶領域の内容の正当性が否定されたとき、 または前記所定のキー入力が検出されたときに、前記書 き換え要求プログラムに基づいて前記第1の記憶領域の 内容の書き換えを行なうことを特徴とするフラッシュR OM書き換え方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】この発明は、電源制御機能を

ッシュROMを内蔵するマイコンを備えたコンピュータ システムおよび同システムのフラッシュR OM書き換え 方法に関する。

[0002]

【従来の技術】近年、デスクトップタイプやノートブッ クタイプなどと称される様々なパーソナルコンピュータ が種々開発されているが、これらパーソナルコンピュー タにおけるシステム内の電源制御は、そのほとんどが 1 チップ化された電源制御マイコンによって司られてい

【0003】また、最近では、記憶データをブロック単 位で書き換え可能なフラッシュROMの価格が低下して きたことに伴ない、このフラッシュROMを各種マイコ ンに適用することが検討されてきている。このフラッシ ュROMを適用すれば、ブリント基盤に取り付けた後、 その内容が破壊された場合や、その内容をバージョンア ップする場合であっても、マイコンそのものを交換する ととなしに対処できるなどのメリットが得られることに

【0004】ところで、このフラッシュROMの書き換 20 え処理は、たとえばBIOS-ROMに格納された書き 換えプログラムやフロッピィディスクなどからシステム メモリにロードされる書き換えプログラムによって実施 されるものであるため、この書き換えプログラムが動作 可能な状況になければ実施することができない。

【0005】したがって、たとえば電源制御マイコンに フラッシュROMを内蔵した場合にあっては、そのフラ ッシュR OMに格納される電源制御プログラムに何らか の問題が存在すると、システム内の電源制御がうまくい かないために、書き換えプログラムを動作させることが 30 できず、結局、電源制御マイコンそのものを交換せざる を得ないといった欠点があった。

[0006]

【発明が解決しようとする課題】このように、たとえば 電源制御マイコンにフラッシュROMを内蔵した場合に あっては、そのフラッシュROMに格納される電源制御 プログラムに何らかの問題が存在すると、システム内の 電源制御がうまくいかないために、書き換えブログラム を動作させるととができず、結局、電源制御マイコンそ のものを交換せざるを得ないといった欠点があった。

【0007】この発明はこのような実情に鑑みてなされ たものであり、電源制御マイコンに内蔵されるフラッシ ュROMの内容が破壊されて適切な電源御が行なえない 坦合でも、強制的にフラッシュROM書き換えを実行で きるコンピュータシステムおよびフラッシュ R OM書き 換え方法を提供するととを目的とする。

[0008]

【課題を解決するための手段】前述した目的を達成する ために、この発明は、コンピュータシステムの電源制御 を実行する電源制御プログラムが格納される第1の記憶 50 投入プログラム、前記第1の記憶領域の内容をチェック

領域と、システムの電源オンを実行する電源投入プログ ラム、所定のキー入力を検出するキー入力検出プログラ ムおよび前記第1の記憶領域の内容の書き換えをシステ ムに要求する書き換え要求プログラムが格納される第2 の記憶領域とを有するフラッシュROMと、システムの 電源投入またはリセット時、前記キー入力検出プログラ ムに基づいて前記所定のキー入力を検出するキー入力検 出手段と、前記所定のキー入力が無いときに、前記電源 制御プログラムおよび電源投入プログラムに基づいてシ 10 ステムの電源制御を行なう電源制御手段と、前記キー入 力検出手段によって前記所定のキー入力が検出されたと きに、前記書き換え要求プログラムに基づいて前記第1 の記憶領域の内容の書き換えを行なうフラッシュ書き換 え手段とを具備するようにしたものである。

【0009】この発明のコンピュータシステムにおいて は、まず、フラッシュROMを書き換え対象となる第1 の記憶領域と書き換え対象とならない第2の記憶領域と に分割し、システムの電源オンを実行する電源投入プロ グラム、所定のキー入力の有無を検出するキー入力検出 プログラムおよび第1の記憶領域の内容の書き換えをシ ステムに要求する書き換え要求プログラムを第2の記憶 領域に格納する。とれは、フラッシュROMの書き換え に必要な最小限の機能のみを一方の記憶領域に集約させ ることによって、これらのプログラムの品質を向上させ るとともに、この記憶領域を書き換えブログラムの書き 換え対象外とすることによって、書き換え処理中に何ら かの異常が発生した場合にこれらプログラムにダメージ を与えることを防止するためである。

【0010】そして、との発明のコンピュータシステム では、キー入力検出プログラムがシステムの電源投入ま たはリセットに応答して最初に実行される。このキー入 力出力プログラムが実行されることにより、第1の記憶 領域の内容の書き換えを指示する所定のキー入力の有無 が検出され、所定のキー入力が無い場合には、電源制御 プログラムや電源投入プログラムが実行されてシステム 内の電源制御が行なわれる。一方、所定のキー入力があ った場合には、書き換え要求プログラムが実行されて第 1の記憶領域の内容の書き換えがシステムに要求され る。

【0011】このように、所定のキーを入力することに よって強制的に書き換えプログラムを実行できるので、 第1の記憶領域の内容が破壊されてしまいシステム内の 電源制御が適切に行なわれない状況や、その内容のパー ジョンアップを行なわなければならない状況において も、その第1の記憶領域の内容の書き換えをオンボード 上で実施することが可能となる。

【0012】また、との発明は、コンピュータシステム の電源制御を実行する電源制御プログラムが格納される 第1の記憶領域と、システムの電源オンを実行する電源

するメモリチェックプログラムおよび前記第1の記憶領 域の内容の書き換えをシステムに要求する書き換え要求 ブログラムが格納される第2の記憶領域とを有するフラ ッシュROMと、システムの電源投入またはリセット 時、前記メモリチェックプログラムに基づいて前記第 1 の記憶領域の内容の正当性を判定するメモリチェック手 段と、前記メモリチェック手段によって前記第1の記憶 領域の内容の正当性が肯定されたときに、前記電源制御 プログラムおよび前記電源投入プログラムに基づいてシ ステムの電源制御を行なう電源制御手段と、前記メモリ 10 チェック手段によって前記第1の記憶領域の内容の正当 性が否定されたときに、前記書き換え要求プログラムに 基づいて前記第1の記憶領域の内容の書き換えを行なう フラッシュ書き換え手段とを具備するようにしたもので ある。

【〇〇13】この発明のコンピュータシステムでは、メ モリチェックプログラムがシステムの電源投入またはリ セットに応答して最初に実行される。このメモリチェッ クプログラムが実行されることにより、第1の記憶領域 の内容の正当性が判定され、正当性が肯定された場合に 20 は、電源制御プログラムや電源投入プログラムが実行さ れてシステム内の電源制御が行なわれる。一方、正当性 が否定された場合には、書き換え要求プログラムが実行 されて第1の記憶領域の内容の書き換えがシステムに要 求される。

【0014】このように、第1の記憶領域の内容が破壊 されている場合には、その利用前に書き換えプログラム が実行されるので、システムが暴走するようなことな く、その第1の記憶領域の内容の修復が迅速に実施され るととになる。

[0015]

【発明の実施の形態】以下、図面を参照してこの発明の 一実施形態を説明する。図1には、この発明の実施形態 に係るコンピュータシステムの構成が示されている。

【0016】 このコンピュータシステムは、ノートブッ クタイプのパーソナルコンピュータであり、そのシステ ムポード上には、PCIバス1、ISAバス2およびI ²Cバス3が配設されている。

【0017】また、とのコンピュータシステムの内部に は、CPU11、CPU/PCIブリッジ12、システ ムメモリ13、PCI/ISAブリッジ14、BIOS -ROM15、電源制御マイコン(PMC)16、Mi scGA17、リセットIC18、電源コントローラ (PSC) 19および電源回路 (PS) 20などが設け られている。

【0018】CPU11は、システムメモリ13に格納 されたオペレーティングシステム、デバイスドライバお よびユーティリティを含むアブリケーションブログラム などを実行制御する。

ーカルバスとPCIバス1との間を繋ぐブリッジLSI であって、PC I バス 1 のバスマスタの 1 つとして動作 するものであり、バスサイクルを双方向で変換する機能 およびメモリバスを介してシステムメモリ 13をアクセ ス制御する機能などを有している。

【0020】システムメモリ13は、このコンピュータ システムの主記憶となるメモリデバイスであり、CPU 11によって実行制御されるオペレーティングシステ ム、デバイスドライバおよびユーティリティを含むアプ リケーションプログラムならびに処理データなどを格納

【0021】PCI/ISAブリッジ14は、PCIバ ス1とISAバス2との間を繋ぐブリッジLSIであっ て、PCIデバイスの1つとして動作するものであり、 PCIバスアービタやDMAコントローラなどが内蔵さ れる。そして、ISAパス2には、BIOS-ROM1 5、電源制御マイコン (PMC) 16 およびMiscG A17などが接続される。

[0022] BIOS-ROM15は、システムBIO S (Basic 1/O System)を記憶するメ モリデバイスであり、とのBIOS-ROM15には、 後述する電源制御マイコン(PMC)16に内蔵された フラッシュROM161の内容を書き換えるための書き 換えプログラムが格納される。

【0023】電源制御マイコン (PMC) 16は、 (マ ウスを含む) キーボード制御機能および電源制御機能を 有する1チップマイコンであり、プログラム書き換えが 可能なフラッシュROM161を内蔵する。また、この 電源制御マイコン(PMC)16は、電源スイッチの監 視も行なっており、電源スイッチが押下されると、PR ON#信号をアクティブにして、電源コントローラ(P SC)19に対してシステムの電源オン/オフ切り換え を要求する。

【0024】MiscGA17は、このコンピュータシ ステムの各種ステータスを検出するためのゲートアレイ であり、リセットスイッチの押下状態、パネルの開閉状 態およびPCカードのセレクトベイの実装状態を検出す る機能を有する。また、このMiscGA17は、リセ ットスイッチが10秒を越えて押下されたとき、もしく はパネルが閉じられ、リセットスイッチが押下された状 態で、セレクトベイの実装状態が変化したときに、MC LR#信号をアクティブにして、電源制御マイコン(P MC) 18にリセットを通知する。なお、このMCLR #信号は、電源制御マイコン(PMC)16に供給され る電力の電圧値が予め定められた値を下回ったときに も、リセットIC18から電源制御マイコン(PMC) 16に通知されるものである。

【0025】そして、電源コントローラ (PSC) 19 は、電源回路(PS)20を制御するものであり、「 【0019】CPU/PCIブリッジ12は、CPUロ 50 Cパス3を介して電源制御マイコン(PMC)16との

- 8

データの授受を行なう。また、システムの電源がオン状態にあるかどうかをPCNF#信号で電源制御マイコン(PMC)16に通知する。

7

【0026】図2には、電源制御マイコン(PMC)1 6に内蔵されるフラッシュROM161のアドレス空間 が示されている。図2に示すように、このフラッシュR OM161は、物理アドレス0000h-03FFhの 領域、および物理アドレス0400h-07FFhの領 域が、音き換えプログラムの音き換え対象とならないブ ートプロックとして位置づけられ、一方、物理アドレス 0800h-0BFFhの領域、物理アドレス0C00 h-0FFFhの領域、および物型アドレス1000h - 7 F F F h の領域が、書き換えプログラムの書き換え 対象となるコードブロックとして位置づけられる。そし て、この発明のポイントは、このフラッシュROM16 1内部をブートブロックとコードブロックとに分割し、 システムの電源投入を実行する電源投入プログラム、シ ステムとの通信を実行する通信プログラムおよびデータ プロックの内容の書き換えをシステムに要求する書き換 え要求プログラムを、書き換えプログラムの書き換え対 20 象とならないブートブロックに格納する点にある。

【0027】このように、フラッシュROM161の書き換えに必要な最小限の機能のみをプートプロックに集約させることによって、これらのプログラムの品質を向上させるとともに、このプートプロックを書き換えプログラムの書き換え対象外とすることによって、書き換え処理中に何らかの異常が発生した場合にこれらプログラムにダメージを与えることを防止する。

【0028】また、この実施形態の電源制御マイコン (PMC) 16は、消去ブロック指定レジスタ、書き込 30 み制御レジスタ、システムステータスレジスタおよびデータレジスタのレジスタ群を備えている。以下、図3乃 室図6を参照してこれらレジスタ群を説明する。

【0029】図3は、消去プロック指定レジスタの構成を示す図である。この消去プロック指定レジスタは、電源制御マイコン (PMC) 16が内蔵するフラッシュR OM161の消去エリアをプロックごとに設定するためのレジスタであり、"1"がセットされた各レジスタに対応する領域が消去可能となる。なお、レジスタと領域との関係は、図3 (b)に示す通りであり、たとえばレージスタ "EB2" (bit2)に"1"がセットされた場合には、物理アドレス0800-0BFFhの領域が消去可能となる。

【0030】図4は、 書込制御レジスタの構成を示す図である。この書込制御レジスタは、電源制御マイコン(PMC) 16が内蔵するフラッシュROM161の消去・書き込みを制御するためのレジスタであり、図4(b)に示すように、レジスタ "P" (bit0)で消去開始/消去停止を指示し、レジスタ "E" (bit1)で書き込み開始/書き込み停止を指示する。

【0031】図5は、システムステータスレジスタの構成を示す凶である。このシステムステータスレジスタは、ISAバス2を介してCPU11からリード可能なレジスタであり、図5(b)に示すように、レジスタ"FLWRQ"(bit7)に電源制御マイコン(PMC)16の動作状況が示される。

【0032】図6は、データレジスタの構成を示す図である。このデータレジスタは、ISAバス2を介してCPU11からリード/ライト可能なレジスタであり、図6(b)に示すように、レジスタ "D0" (ビット0)からレジスタ "D7" (ビット7)のすべてを用いてCPU11とのデータ授受が行なわれる。なお、電源制御マイコン (PMC) 16が通常動作状態にあるとき、CPU11からこのデータレジスタにデータがライトされると、電源制御マイコン (PMC) 16内では、内部割り込みが発生するようになっている。

【0033】次に、図7乃全図9のフローチャートを参 照して、この電源制御マイコン(PMC)16の動作手 順を説明する。この電源制御マイコン(PMC)16 は、システムの電源投入 (POWEROn) またはリセ ット(Reset)の直後、内蔵するフラッシュROM 161のプートプロックに格納されたプログラム群にし たがって動作する。なお、ここでいうシステムの電源投 入とは、電源スイッチが押下された時点(電源オフから 電源オンに切り換わった時点)をいうのではなく、たと えばパッテリパックが装填されたときなど、システムに 対する電力の供給そのものが開始または再開された時点 をいう。また、電源制御マイコン(PMC)16のリセ ットは、前述したように、リセットスイッチが10秒を 越えて押下されたとき、もしくはパネルが閉じられ、リ セットスイッチが押下された状態で、セレクトベイの実 装状態が変化したときなどに発生する。

【0034】電源制御マイコン(PMC)16は、まず、レジスタ群を初期化する(ステップA1)。この初期化が完了すると、電源制御マイコン(PMC)16は、フラッシュROM161の内容を検査する(ステップA2)。この検査は、たとえばフラッシュROM161の内容をすべてバイト単位で加算し、その値が"0"であればその正当性を肯定するといった方法などで実施される。

【0035】この検査の結果、フラッシュROM161の内容の正当性が否定されると(ステップA3のN)、 電源制御マイコン(PMC)16は、後述するフラッシュ書換処理を実行する(ステップA4)。これにより、 たとえば前回のフラッシュ書換処理中に電力供給が遮断されてコードプロックの内容が破壊されていたような場合であっても、その利用前に書き換え処理が実行されるので、システムを禁定させることなく、コードブロックの修復が迅速に実施されることになる。

50 【0036】一方、フラッシュROM161の内容の正

当性が肯定されると(ステップA3のY)、電源制御マ イコン(PMC)16は、今度は、データブロックの書 き換えを要求する所定のキー入力の有無を判定する。こ こでは、通常動作に移行するまでの間に、1秒間で電源 スイッチがさらに2回押下されたとき(電源オン→電源 オフ→電源オン) に所定のキー入力があったものとす

【0037】そこで、電源制御マイコン(PMC)16 は、まず、電源スイッチが押下されているかどうかを判 定し(ステップA5)、電源スイッチが押下されていな い場合(ステップA5のN)、通常処理を実行する(ス テップA6)。一方、電源スイッチが押下されていた場 合 (ステップA5のY) 、電源制御マイコン (PMC) 16は、1秒以内に再度電源スイッチが押下されたかど うかの判定に移り(ステップA 9)、1 砂以内に再度電 源スイッチが押トされた場合には(ステップA10の Y)、フラッシュ書換処理を実行し(ステップA4)、 1 秒以内に再度電源スイッチが押下されなかった場合に は (ステップA10のN) 、通常処理を実行する (ステ ップA6)。

【0038】したがって、たとえばフラッシュROM1 6 1の内容を強制的に書き換えたいといった場合には、 まず、リセットスイッチを10秒を越えて押下する、も しくはパネルを閉じ、リセットスイッチを押下した状態 で、セレクトペイの実装状態を変化させることにより、 電源制御マイコン (PMC) 16のリセットを発生さ せ、このリセットの発生直後、電源スイッチを1秒間に 2回押下することによって、意図的にフラッシュ書換処 理を実行させることが可能となる。

【0039】次に、図8を参照して、フラッシュ書換処 30 理時の電源制御マイコン (PMC) 16の動作手順を説 明する。なお、このフラッシュ書換処理時も、電源制御 マイコン(PMC)16は、内蔵するフラッシュROM 161のブートブロックに格納されたプログラム群にし たがって動作する。

【0040】このフラッシュ書換処理では、電源制御マ イコン(PMC)16は、まず、システムの電源がオン 状態にあるかどうかを確認し(ステップB1)、システ ムの電源がオフの状態にあるときには(ステップB1の N) 、電源コントローラ (PSC) 19にシステムの電 40 旗オンを要求し(ステップB2)、システム側とのイン ターフェース回路を初期化する(ステップB 3)。

【0041】次に、電源制御マイコン(PMC)16 は、システムステータスレジスタのレジスタ"FLWR Q"に"1"をセットして、システム側にフラッシュ書 **換処理に入ったことを通知する(ステップB4)。この** とき、電源制御マイコン(PMC)16は、システム側 からフラッシュ書込スタートコマンドを受け取るまで待 機する (ステップB5)。

フラッシュ書換処理に入ったことを認識すると、システ ム側では、BIOS-ROM15に格納された書き換え プログラムが実行され、この書き換えプログラムが、フ ラッシュ書込スタートコマンドをデータレジスタに書き 込む。そして、電源制御マイコン(PMC)16は、デ ータレジスタにフラッシュ書込スタートコマンドが書き 込まれたことを認識すると、フラッシュイレーズ処理を 実行する。

【0043】このフラッシュイレーズ処理では、電源制 御マイコン (PMC) 16は、ブートブロックが消去さ れないように、消去プロックレジスタに"1 C h"を格 納する(ステップB6)。すなわち、レジスタ"EB 0" ~レジスタ "EB1" に "0" 、レジスタ "EB 2"~レジスタ"EB4"に"1"をそれぞれ格納す る。そして、書込制御レジスタのレジスタ "P"を用い てフラッシュイレーズ処埋を実行すると(ステップ B 7 ~ステップB9)、電源制御マイコン(PMC)16 は、システム側に対してイレーズ終了コードを出力する (ステップB10)。

【0044】システム側では、このイレーズ終了コード 20 を受け取ると、書き換えプログラムが、フラッシュRO M161のデータブロックに書き込むデータの送信を開 始する。一方、電源制御マイコン (PMC) 16は、書 き込みデータを受信すると(ステップB11)、この書 込みデータをフラッシュROM161の該当領域にライ トした後(ステップB12)、書込制御レジスタのレジ スタ"P"に"1"をセットし(ステップB13)、さ らに約10m秒後に"O"をセットする(ステップB1 4~ステップB15)。この処理によって、受信した書 き込みデータがフラッシュROM161に書き込まれ る。

【0045】そして、電源制御マイコン (PMC) 16 は、このフラッシュROM161への書き込み処理が終 了すると、自身が備えるウォッチドックタイマ機能を利 用して、リセットを発生させる(ステップB16)。こ のリセットの発生により、書き換え後の内容で図7に示 すフローチャートに示される処理が再開されることにな る。

【0046】また、図9は、電源制御マイコン(PM C) のコマンド割り込み処理時の動作手順を示すフロー チャートである。電源制御マイコン(PMC)16は、 前述しだように、通常動作中にシステムからデータレジ スタにデータがライトされると、内部割り込みが発生す る。そして、このデータレジスタに書き込まれたデータ がフラッシュ書込コマンドである場合には(ステップC 1のY)、前述したフラッシュ A換処理を実行する(ス テップC2)。これは、通常動作中であってもコマンド によりフラッシュ各換処理を実行するようにするための ものであり、これにより、たとえばユーティリティプロ 【0042】一方、電源制御マイコン (PMC) 16が 50 グラムによるフラッシュ書換処理の起動などが可能とな 11

る。

[0047]

【発明の効果】以上詳述したように、この発明によれば、フラッシュROMの書き換えに必要な最小限の機能のみを、二分割した記憶領域のうちの一方の記憶領域に集約させることによって、これらプログラムの品質を向上させるとともに、この記憶領域を書き換えプログラムの書き換え対象外とすることによって、書き換え処理中に何らかの異常が発生した場合にこれらプログラムにダメージを与えることを防止する。

【0048】また、所定のキーを入力することによって強制的に書き換えプログラムを実行できるので、フラッシュROMの内容が破壊されてしまいシステム内の電源制御が適切に行なわれない状況や、その内容のバージョンアップを行なわなければならない状況においても、その内容の書き換えをオンボード上で実施することが可能となる。

【0049】さらに、フラッシュROMの内容をチェックした結果、その正当性が否定される場合には、その利用前に書き換えプログラムが実行されるので、システム 20 が暴走するようなことなく、その修復が迅速に実施されることになる。

【図面の簡単な説明】

【図1】この発明の実施形態に係るコンピュータシステ ムの構成を示す図。

【図2】同実施形態の電源制御マイコン(PMC)に内 蔵されるフラッシュROMのアドレス空間を示す図。

【図3】同実施形態の電源制御マイコン(PMC)が備える消去プロック指定レジスタの構成を示す図。

12 【図4】同実施形態の電源制御マイコン(PMC)が備 える害込制御レジスタの構成を示す図。

【図 5 】同実施形態の電源制御マイコン(PMC)が備 えるシステムステータスレジスタの構成を示す図。

【図6】同実施形態の電源制御マイコン(PMC)が備 えるデータレジスタの構成を示す図。

【図7】同実施形態の電電源制御マイコン(PMC)の 動作手順を説明するためのフローチャート。

【図8】同実施形態の電源制御マイコン (PMC) のフ 10 ラッシュ書換処理時の動作手順を説明するためのフロー チャート。

【図9】同実施形態の電源閉御マイコン(PMC)のコマンド割り込み処理時の動作手順を示すフローチャート

【符号の説明】

1…PCIバス

2…ISAバス

3…12Cパス

11...CPU

) 12…CPU/PCIブリッジ

13…システムメモリ

14…PCI/ISAバス

15...BIOS-ROM

16…電源制御マイコン (PMC)

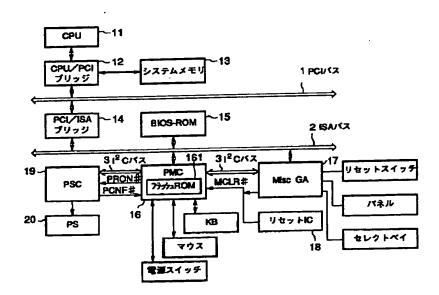
17...MiscGA

18…リセットIC

19…電源コントローラ (PSC)

20…電源回路

【図1】



[|刘3] 消去ブロック指定レジスタ 0 3 8 5 EB0 EB4 EB3 EB2 ⊞1 (a) アドレス レジスタ 0000-03FFh EB0 0400-07FTh EB1 0800-0BFFh E82 OCOO-OFFFn EB3 1000 EB4 7**FFF**h

(b)

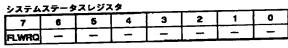
【図4】

;	李込制省	レジスタ	·					
1	7	6	5	4	3	2	1	٥
		_	_	_	_		ш	Р

(a)

1: 會込開始		
0: 書込停止		
1:消去概拾		
0:消去停止		

【図5】



(a)

レジスタ	內容		
	1:ペンはアーアログで動作 を込起理要求中 0:ペンは通常動作		
(p)			

【図9】

